Sybase性能优化知识库

写在前面

- Sybase针对于性能的配置包含很多层次,有很多细节。
- 此文档并不是要对所有的性能问题进行囊括,只是作为Sybase的开发小组人员进行内部培训而用
- 比较宝贵的是,文档中的一些内容是从其他官方资料中找不到的,而是来源于Sybase技术工程师的建议
- 文档比较简单的语言进行描述,让大家能听懂,并且不需要涉及深入的技术细节。但是鼓励大家去学习专业的技术文档,提高专业技能
- 希望大家能够不断丰富此文档,作为knowhow进行保存,也作为今后的新人培训资料

目录

- 统计信息
- 存储优化
- ■临时数据库
- ■索引
- 性能调查工具
- 索引与画面设计

关于统计信息

- ■概念
- ■方法
- ■策略

统计信息的基本概念

- 在访问表时,Sybase的优化程序 利用统计信息来决定如何访问以达到开销最低。如果说表的索引是公路,统计信息就是各条公路的里程记录,优化程序会根据里程记录进行判断,是否要走这条公路。
- 统计信息在创建索引或者执行更新统计信息命令时被 创建,但是随着表中数据不断被插入和删除,或者表 的统计信息由于不准确会变得失效,此时如果不更新 统计信息,会导致检索突然间变得极其缓慢。
- 更新统计信息时,会占用系统资源,有时会产生加锁, 所以要在系统负载较轻的时候使用

统计信息的更新方法

- update statistics命令可以用于更新统计信息
 - > 参数index_name可以指定为某个索引的key列更新统计信息。
 - 例: update index statistics users idx_user
 - > 参数column_name可以指定为某一特定列更新统计信息(这列通常 没有被索引)
 - 例: update statistics users (user_id)
 - > 参数using step可以指定更新统计信息时采样值的个数,缺省为20,而对于较大的表建议提高采样值(Sybase中文官方文档中叫做"直方图梯度")
 - 例: update index statistics users idx_user using 40 values
 - ▶ 命令update all statistics用于为所有的列创建统计信息,但并不推荐
 - 例: update all statistics users

统计信息更新策略

- 要建立**定期更新**统计信息的机制
- 对于数据量较大的表,要设定采样参数, 以获取更准确的统计信息。但也不是采 样参数越大越好
- 对于那些数据量比较大的表,某一列没有添加到索引中,但是作为画面的查询条件经常被使用,应该指定此列创建统计信息

关于存储的优化

- 碎片
- ■方法
- 秘技

碎片的产生

- 一个数据表,如果不断的进行数据的插入、删除和更新,会导致表数据和索引的存储产生碎片。(就像Windows系统的文件碎片一样)
- 碎片的产生会导致在一个页面上存放的数据是分散的,在检索时就会需要读取更多的页面,产生更多的IO,导致性能的下降
- 因此需要定期的维护,以减少碎片的产生

维护碎片的方法

- reorg rebuild tablename [indexname]命令用于重组表和索引的存储,如果添加了indexname参数则仅重组索引
 - > 例: reorg rebuild users
- 在执行此命令前,强烈建议进行bcp备份, 而实际上Sybase工程师的建议是...
- 执行此命令时,需要与表和索引相同的 额外空间

统计信息的确认方法

optdiag statistics

- 可以确认表的统计信息
- 还可以确认表和索引的空间使用情况,当使用比率过低时,应考虑重建表或索引来重新填充数据
- **何:** optdiag statistics hq.lc.sales_promotion_detail -UXXXX -PXXXX -SXXXX -JXXXX

关于temp数据库

- ■概念
- 优化

temp数据库的基本概念

- 安装Sybase时缺省被分配到master库的数据文件中,安装后需要 立即手工创建更大的空间
- temp库被所有其他的数据库共同使用,用于创建临时表
- temp库在下面情况下被使用
 - > Order by (不同于索引顺序时)
 - Group by
 - Distinct
 - Create table #temp_table_name
 - > 复杂的表关联查询
- temp库如果被<mark>写满</mark>,将导致用户提交的请求无法被相应的严重后果,一旦发生就需要重新启动数据库(带nowait参数)

temp库的优化

- temp库由于在处理请求时经常被系统暗自调用, 所以尽可能将其数据文件与其他数据库的数据 文件分开磁盘存放,以减少IO争用
- 如果数据缓存足够大,应该<mark>将temp库单独绑定缓存</mark>。因为temp的缓存使用与其他库完全相反,其他库被缓存调用时,会希望尽量的驻留在缓存中以提高命中率,而temp库恰恰相反,用过一次就希望被淘汰掉,如果放在一起,会导致整体的缓存命中率降低。但是如果整个的数据缓存只有1-2G则关系不大

索引的基本概念

- 查询时是否能使用到索引,对检索性能起到至关重要的作用
 - 查询时尽量能利用索引
- 索引并非越多越好,索引会:
 - 降低插入、修改、删除表时的速度
 - 占用空间,频繁的插入删除会产生索引碎块
 - 更新索引时,由于被加锁,可能对并发性能产生影响,甚至 造成死锁
- 索引建立:
 - » 索引的第一列最重要,一般是查询中where语句必然指定的列
 - 索引列不宜指定太多,一般超过3列就没有太大意义了
 - 除了第一列,索引列的排序也会对检索性能产生影响

索引的种类

- 聚簇索引(APL)
 - 数据是按照索引次序进行物理排序的,并且数据页是索引的叶子级, 因此一个表最多只有一个聚簇索引
 - 建立主键时缺省为聚簇索引
 - **适用于的查询:**
 - ✓ 范围查询
 - ✓ Order对应的列
- 非聚簇索引
 - ▶ 非聚簇索引与行的物理顺序无关,一个表可以有多个非聚簇索引
 - > 只有非聚簇索引的表叫做"堆"
 - ▶ 适用于的查询:
 - ✓ 点查询
 - ✓ 单列、单功能查询
 - 覆盖查询(索引覆盖)

索引覆盖

概念

查询的结果集中的所有列都包含在索引中时, 查询将不访问数据页,只访问索引列,因此 产生较少的IO,提高检索效率

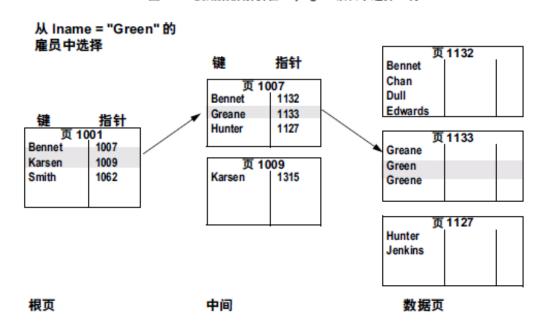
■注意

- 》适用于行很宽,但是经常查询的列数量较少 的表
- > 不应将过多的列放入索引中,否则起不到减少IO的作用

索引存储-聚簇索引

■ 查询举例

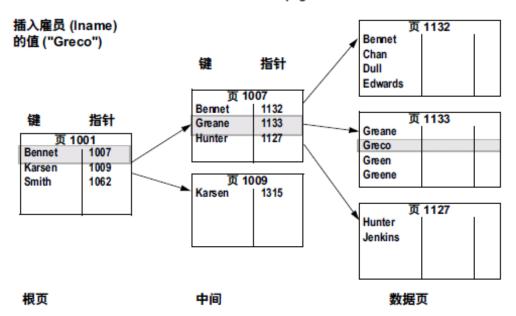
图 9-1: 使用集群索引在 allpages 锁表中选择一行



索引存储-聚簇索引

■插入举例

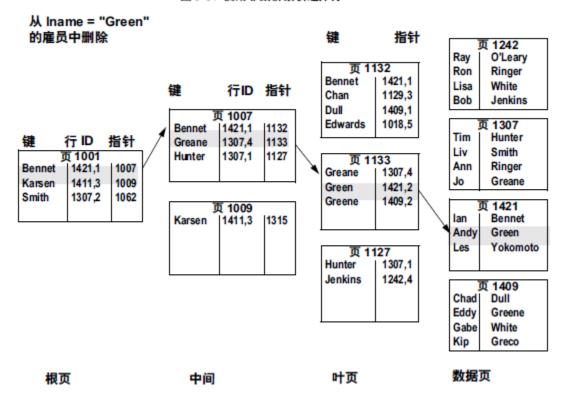
图 9-2: 向带有集群索引的 allpages 锁表中插入一行



索引存储-非聚簇索引

■ 查询举例

图 9-8; 使用非集群索引选择行



索引存储-非聚簇索引

■插入举例

插入雇员

根页

图 9-9: 对带有非集群索引堆表的插入操作

(empid, Iname) 页 1242 指针 的值 (24, "Greco") Ray O'Leary Ron Ringer 页 1132 1421,1 Lisa White Bennet 键 行ID 指针 Chan 1129.3 Bob **Jenkins** 1409.1 Dull 页 1007 页 1307 Edwards 1018,5 Bennet 1421,1 1132 Tim Hunter 键 行ID 指针 1307,4 1133 Greane Liv Smith 页 1001 Hunter 1307,1 1127 页 1133 Ann Ringer Bennet 1421,1 1007 1307,4 Greane 1411,3 Jo Greane 1009 Karsen Greco 1409.4 Smith 1307,2 1062 1421.2 页 1421 Green 页 1009 1409,2 lan Bennet Greene Karsen 1411,3 1315 Andv Green Les Yokomoto 页 1127 Hunter 1307,1 Jenkins 1242.4 页 1409 Chad Dull Edi Greene Gabe White Greco

中间

叶页

数据页

何时能用到索引

例:表TBL有A、B、C、D、E、F、G列

索引 idx_tbl 的列为: A、B、C

查询语句: select * from tbl where XXX=??? And XXX=??? ...

以下为各种查询条件的组合时,是否能用到索引的结果:

A='001'	B='2008/01/31'	C='20002313'	D=204	用到索引?
	有			NO
	有	有		NO
有				YES
有	有			YES
有		有		YES
有	有	有		YES
有	有	有	有	YES

何时能用到索引

```
应用例:
查询DTS表,假设DTS的索引是dts_store_id, dts_date
如果画面上没有指定按店铺查询,则画面生成的SQL文可能是:
select count(*) from lc.daily_transaction_summary
where dts date>='2007-12-01'
and dts date<='2007-12-31'
对DTS表进行了表扫描,用时21秒
如果将SQL文修改为:
select * from lc.daily_transaction_summary
where dts date>='2007-12-01'
and dts date<='2007-12-31'
and (dts_store_id='001' or dts_store_id='002' or dts_store_id='003' or
dts store id='004')
对DTS表运用了索引,用时3秒
```

何时能用到索引(片面结论)

■ 结论:

- > Where子句中必须要包含索引第一列才能用到索引
- 是否还用到的索引的其他列来查询,还是会影响查询效率,但是远没有是否用到索引产生的影响大。因此:索引首列的设定最重要
- ▶ Where子句中,包含了索引以外的列并不影响到是 否使用索引(但是是否有高效的统计信息会对性能 带来帮助,帮助的大小根据情况而定)
- ▶ Where语句中,各个条件的先后顺序没有关系

性能调查工具

- set showplan on/off
 - 用于最简单的查询执行计划
 - ▶ 一般与set noexec on/off一起使用
 - > 应该关注的内容:
 - ✓ 是否产生了表扫描
 - ✓ 是否用到了正确的索引
 - √ 表的内外顺序是否合理(尽管有时看上去不合理)
- dbcc traceon/traceoff(3604,302,310)
 - > 可以用来分析问什么优化器会执行showplan所显示的执行计划和开销统计等,但是很容很多,不容易看明白,非精通则不建议使用

showplan举例

查询文:

```
select
dts date,
dts article id,
abi article name,
ac category id user,
dts current cost,
dts cost adjust
from
lc.daily transaction summary,
lc.article basic info,
lc.article_category
where
dts article id=abi article id and
abi category id=ac category id and
isnull(dts cost adjust,0)<>0 and
dts date>='2008/10/01' and
dts date<='2008/10/31'
```

```
2> set showplan on
3> set noexec on
4> go
```

```
QUERY PLAN FOR STATEMENT 1 (at line 1).
   STEP 1
        The type of query is SELECT.
        FROM TABLE
            lc.daily_transaction_summary
        Nested iteration.
        Table Scan.
        Forward scan.
         ositioning at start of table.
        Using I/O Šize 4 Kbytes for data pages.
        With LRU Buffer Replacement Strategy for data pages.
        FROM TABLE
            lc.article_basic_info
        Nested iteration.
        Index : article_basic_info_x
        Forward scan.
        Positioning by key.
        Keys are:
            abi_article_id ASC
        Using-I7O Size 4 Kbytes for index-loaf-pages. — — — — — With LRU Buffer Replacement Strategy for index leaf pages.
        Using I/O Size 4 Kbytes for data pages.
        With LRU Buffer Replacement Strategy for data pages.
        FROM TABLE
            lc.article_category
        Nested iteration.
        Index : article_category_x
        Forward scan.
        Positioning by key.
        Keys are:
            ac_category_id ASC
                40 Size 4 Kbytes for index leaf pages.
        With LRU Buffer Replacement Strategy for index leaf pages.
        Using I/O Size 4 Kbytes for data pages.
        With LRU Buffer Replacement Strategy for data pages.
```

对ASE查询优化器的简单理解

- ASE通过优化器确认访问数据库的最优方法
 - 是否利用索引,还是表扫描
 - > 连接表的顺序(内表和外表),以及连接的类型
 - ▶ 使用多大的IO输出
 - > 如何使用并行查询
- 优化器对查询产生的执行计划不是一成不变的
 - 当查询条件变化时
 - > 当统计信息变化时(表的数据件数发生变化时)

- 对于"基础主档"类的表
 - > 特点:
 - ✓ 表的数据一经建立,很少发生变化
 - 表的行数较少,一般在数千件以内
 - 经常被很多查询所引用
 - ✓ 一般有一个字段是ID字段,是唯一主键
 - 例如:商品单位主档表、商品分类主档表
 - 对于这个唯一主键应该建立非聚簇索引(因为主要是作为别的表的外键进行点查询)
 - 而且一般来说,不再需要建立其他的索引
 - 可能的话,添加附加列,以实现"索引覆盖"。
 - ✓ 例如:每个画面的查询几乎都用到了BCR和BUR两个表,但是几乎没有影响到性能,就是因为实现了索引覆盖
 - 虽然有主键索引,但是在查询计划中,很可能是在进行表扫描。原因是表的数据量很少,即使进行表扫描也没有太大开销

- 对于"业务主档"类的表
 - ▶ 特点:
 - 是业务类的关键主档,随着业务的进行,主档不断的被维护
 - ✓ 表的行一般比较多,但不是非常多,通常在数千到数万件
 - 表经常被很多查询所引用
 - ✓ 一般有一个字段是ID字段,是唯一主键
 - ✓ 表的主键列以外,有些是外键ID,需要参照"基础主档"类的表来获取 ID代表的基础信息
 - 表的主键列以外,还有一些状态列,常用于限制主档的选择范围
 - ✓ 例如:商品主档、供应商主档、专柜主档
 - 对于这个唯一主键应该建立非聚簇索引(因为主要是作为别的表的 外键进行点查询)
 - > 对于外键ID的列或者是状态列,如果存在经常需要查询的where语句中出现,可以考虑添加这一列的非聚簇索引或者用于覆盖的索引(当该外键ID的重复值过多时索引效率可能并不高)
 - ✓ 例如:对ABI的abi_category_id添加索引后,在画面上按照分类查询商品 主档一览就大幅度提高了性能

- 对于"业务数据"类的表
 - **>** 特点:
 - 是随着业务的进行,几乎每天都产生新数据的表
 - 表的行一般随日期增长而不断变化,整体件数很多,通常在数万件到数百万
 - 表数据经常在进行业务类的查询时使用
 - 通常是复合主键,其中大都是店铺、日期、商品、单据号等的组合
 - 有时作为业务单据的表,有系统产生的唯一单据号,但是很少在查询中使用
 - 在查询时,通常要关联"业务主档"来检索
 - · 例如: 促销变价档、进退货档、会员消费档
 - 这类表的主键,很可能是为了维护表数据的整合性而存在,在查询时并不一定会被用到
 - 通常需要对日期进行查询,建立首列是日期(或者是仅针对日期)的索引通常是必要的
 - 例如:正常变价查询画面在建立的变价生效日的索引后,查询从原来的几分钟缩短到了几秒钟
 - 除此之外,根据业务查询画面的需要创建合适的索引,但是应该尽量的少。 反之,设计画面时要考虑是否能用到现有的索引

- 对于"信息分析"类的表
 - > 特点:
 - 是随着业务的进行,几乎每天都产生新数据的表
 - 表的行一般随日期增长而不断变化,整体件数很多,通常在数十万件到数百万
 - 表数据经常在进行信息分析查询时使用
 - 通常是复合主键,其中大都是店铺、日期、分类等的组合
 - ✓ 在查询时,通常要按日期查询才有意义
 - ✓ 例如:每日单品进销存档、每日分类进销存档
 - 这类表的主键,很可能是为了维护表数据的整合性而存在,在查询时常被用到,由于查询时,日期是必选项,所以日期作为主键的首列比较好
 - 这类表的数据的做成通常是在批处理,做成后一般不发生变化(删除除外)
 - 如果经常是范围查询,比如查询日期段内的销售,就应该考虑创建聚簇索引。但应该注意的是,插入表数据时,应先按照主键顺序排序,以减少页扩展,防止在插入操作时性能明显下降

画面设计与索引设计

- 对现有表设计新画面时
 - 要调查现有表的索引现状,确认新画面是否有可能用到现有索引
 - ▶ 由于查询条件的不同会影响执行计划,设计画面时应该考虑:
 - 哪些是必须查询的条件(例如:必须按照店铺查询),必须查询的条件 应该是索引的首列
 - · 查询条件是否应该进行限制(例如: 最多查询1个月数据),以保证不会 随着用户输入条件的变化使查询计划发生本质改变
 - 根据现有的表的数据规模,估计查询返回的数据行数
 - 如果现有索引无法满足查询条件,不用索引会导致性能很差,就应该考虑创建新的索引,但是上面的考虑项仍旧要考虑,并且非聚簇索引的个数不应该过多(一般不超过5个)
 - 根据已有的估计,要按照各种可以输入的查询条件进行组合(原则上只需要递加式的组合),进行简单的测试,看执行计划是否合理,查询性能是否理想
 - > 对于无论如何都会很慢的画面:
 - 考虑采用批处理做成数据源的方式解决,但是要考虑数据源的开发难度、 复用性、维护难度、重建可能性等因素
 - 与客户充分沟通,增加画面限制或者减少画面显示项目,使现有索引能充分利用,保证性能在可控范围内

画面设计与索引设计

- 开发新应用创建新数据源时
 - 表的主键是什么,是否仅仅为了实现数据唯一性而 创建,还是可以用于查询
 - > 表属于哪一种类型,应该遵循什么规则创建索引
 - 画面会从什么角度查询数据,哪些条件预计是必须输入的,这个条件应该是索引的首列
 - 此表预计的数据量是多少
 - 此表的行宽是多少,是否有可能做成索引覆盖
 - 此表今后有可能会有的应用是什么
 - 此表配合的画面的查询性能要事先估计,如果之后 开发出来的结果与现有状况不符要进行调查
 - 如果是设计频繁访问的关键画面,要进行手工增幅, 进行性能测试,以保证长期的使用安全性

SQL文书写注意点

SQL1:

select *

- where 条件中不要针对列使用函数,否则有可能无法 使用索引
 - > 例如: ASAH表有针对asah_date创建索引,但是下面两个查询,表面上没有太大区别,实际上第二个检索会产生全表扫描

```
from lc.article_stock_adjust_header
where asah_date='2008/10/01'

SQL2:
select *
from lc.article_stock_adjust_header
where convert(char, asah_date, 112)='20081001'
```

SQL文书写注意点

- 复合索引的非前导列做条件时,基本没有起到索引的作用
 - 》例如: DTS表的复合主键索引是: dts_store_id, dts_date, dts_article_id,下面的语句不会用到索引

SQL1: select * from lc.daily_transaction_summary where dts_date='2008/10/01'

■ SQL 文不宜写得太复杂,当查询要关联很多表时,可以先从大表生成临时表,再用临时表与其他表相关联生成最终结果集

SQL文书写注意点

- 使用like语句时,应该尽量避免将%写在 最左边,这样会导致无法使用索引
 - ▶ 例如: name字段建有索引,但是下面SQL文

```
SQL1:
select *
from member
where name like ' %建华 '
```